

(11)Publication number:

2001-043616

(43) Date of publication of application: 16.02.2001

(51)Int.CI.

G11B 20/10

(21)Application number: 11-216106

(71)Applicant: SHARP CORP

(22)Date of filing:

30.07.1999

(72)Inventor: KIYAMA JIRO

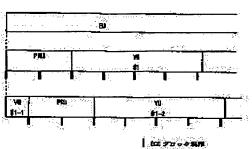
YAMAGUCHI TAKAYOSHI

(54) RECORDING METHOD, RECORDING MEDIUM AND RECORDER

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To execute post recording without degrading image quality by managing first data for a prescribed reproducing time component and second data reproduced in synchronization therewith as a first unit, separating the second data of the first unit from the first data, encoding this data to continuously constitute a plurality of encoding blocks and arranging the encoding blocks to prescribed positions.

SOLUTION: The recording region PRU of the second data (post recording data) reproduced in synchronization with the first data (original data) for the prescribed reproducing time component consisting of videos or voices is arranged in the position of the boundary of the ECC (error collection coding) appearing first in the first unit EU in which the data described above is included. If the reproducible unit VU of the original data exists at the top of EU, the VU of the original data is parted by the recording region PRU.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

02.08.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2003 Japan Patent Office

THIS PAGE BLANK (USPTO)

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-43616 (P2001-43616A)

(43)公開日 平成13年2月16日(2001.2.16)

(51) Int.Cl.7 G I 1 B 20/10 識別記号

号 FI

G11B 20/10

テーマコード(参考)

G 5D044

審査請求 有 請求項の数13 OL (全 25 頁)

(21)出願番号

特願平11-216106

(22)出願日

平成11年7月30日(1999.7.30)

(71)出願人 000005049

シャープ株式会社

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号

(72)発明者 木山 次郎

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号 シ

ャープ株式会社内

(72)発明者 山口 孝好

大阪府大阪市阿倍野区長池町22番22号 シ

ャープ株式会社内

(74)代理人 100103296

弁理士 小池 陸彌

Fターム(参考) 5D044 AB05 AB07 BC01 BC04 CC05

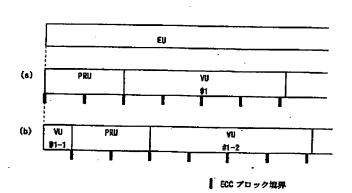
DE13 EF07 HL16

(54) 【発明の名称】 記録方法、記録媒体及び記録装置

(57) 【要約】

【課題】 アフレコを行う際には、ECCブロック毎に誤り訂正符号化が行われるため、ECCブロック中の1バイトを書き換える場合であっても、そのバイトが含まれるECCブロック全体を読み込み書き込む必要がある。アフレコオーディオデータがECCブロックに分散して配置されていた場合、アフレコオーディオデータを記録するためには、ほとんどのECCブロック、つまりはデータの全てを書き換える必要がある。

【解決手段】 アフレコデータを含むECCプロックには、オリジナルデータを含まないように構成することによって、アフレコデータを書きかえる際に、不必要なオリジナルデータまでも読出して書きこみを行う必要がない。



・【特許請求の範囲】

・【請求項1】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位に誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、記録体に記録する記録方法であって、前記第1のデータといる第2のデータを第1のユニットとして管理し、該第1のユニットにおいて、前記第2のデータの先頭を含む符号化ブロックは、前記第1のデータとは分離して符号化することを特徴とする記録なるででいる。・【請求項2】 前記第1のユニット中の、最初に現れる符号化ブロックの境界の位置に、前記第2のデータの境界の位置に、前記第2のデータの境界の位置に、前記第2のデータの先頭を含む符号化ブロックを配置することを特徴とする前記請求項1に記載の記録方法。・

・【請求項3】 複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリーム単位において、前記第1のユニット毎の再生時間間隔を同一とすることを特徴とする前記請求項1または2に記載の記録方法。

・【請求項4】 前記第1のユニットの再生時間を、記録 媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時 間、回転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータの ピットレートのうちの1に基づいて決定することを特徴 とする前記請求項1乃至3のいずれかに記載の記録方 法。

・【請求項5】 前記第1のユニット中の第1のデータは、独立して再生可能な単位である第2のユニットの集合から構成されることを特徴とする前記請求項1乃至4のいずれかに記載の記録方法。

·【請求項6】 前記第2のユニットの再生時間間隔を、複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリーム単位中で同一とすることを特徴とする前記請求項5に記載の記録方法。

【請求項7】 前記第2のユニットの領域が、前記記録 媒体におけるアクセスの最小単位であるセクタの整数倍 となるよう、前記第2のユニットにダミーデータを付加 することを特徴とする前記請求項5または6に記載の記 録方法。

・【請求項8】 前記第2のユニットの領域のそれぞれ に、該第2のユニットが、前記第1のユニット中の先頭 の第2のユニットであるか否かを示す識別情報を付加す ることを特徴とする前記請求項5乃至7のいずれかに記 載の記録方法。

・【請求項9】 前記第2のデータは、独立して再生可能 な単位である第3のユニットに分割され、各第3のユニットの先頭アドレスを示すデータを含むことを特徴とす る前記請求項1乃至8のいずれかに記載の記録方法。

·【請求項10】 前記第2のユニットにおける再生時間 は、前記第3のユニットにおける再生時間の整数倍であ 2

ることを特徴とする前記請求項9に記載の記録方法。 【請求項11】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位に誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成して記録媒体に記録する記録方法であって、前記第1のプータ中の所定の再生時間分のデータと、該データに同に関理し、複数の前記第1のユニットから構成されるデータは、前記第1のユニットの再生時間は、記録媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シークのビットレートのうちの1に基づいて決定されることを特徴とする記録方法。

・【請求項12】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位に誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、該誤り訂正ブロックを記録した記録媒体であって、前記第1のデータ中の所定の再生時間分のデータと、該データに同期して再生される第2のデータを第1のユニットとして管理され、該第1のユニットにおいて、前記第2のデータを記録する記録領域は、連続する領域で構成され、前記第2のデータの先頭を含む符号化ブロックは、前記第1のデータとは分離して符号化されることを特徴とする記録媒体。

・【請求項13】 映像データ或いは音声データで構成される第1のデータ及び第2のデータを入力する入力手段と、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位に誤り訂正符号化を行い符号化ブロック生成するでは、前記符号化ブロックを記録媒体に記録する記録部とを備える記録装置であって、前記第1のデータ中の所定の再生時間分のデータと、該データに同期して再生される第2のデータを第1のユニットとして管理し、該第1のユニットにおいて、前記第2のデータを記録する記録で構成し、前記第2のデータとは分離して符号化することを特徴とする記録装置。

・【発明の詳細な説明】

 $\cdot [0001]$

·【発明の属する技術分野】本発明は、映像データ、音声 データをハードディスク、光ディスク等のランダムアク セス可能な記録媒体に対して記録・再生する処理に関す る。

 $\cdot [0002]$

·【従来の技術】ディスクメディアを用いたビデオや音声 のディジタル記録再生装置が普及しつつある。それらに

おいて、テープメディアと同様アフターレコーディング・(アフレコ)機能を安価に実現する技術が求められている。アフレコ機能は、既に記録したオーディオやビデオに対し、後から情報、特にオーディオを追記する機能である。

·【0003】ディスクメディアでアフレコ機能を実現している従来技術として、特開平5-234084号公報がある。この技術は、プログラム提示期間よりデータの読込期間が短いことを利用して、現在提示しているディスクからメモリにデータを読み込んでから次のデータを読み込むまでの間に、入力されたアフレコ音声データをディスクに書き込むというもので、ディスク記録再生手段が1つであってもアフレコを実現することが可能である。

【0004】ここでプログラム提示期間とは、ビデオや音楽などプログラムそれぞれが持つ固有の再生期間のことである。例えば1分間のビデオは、再生手段が変わったとしても1分間で再生されなければ正確に再生されたとは言えない。

・【0005】従来技術におけるディスクの記録フォーマットを図22に示す。ディスクはBCC(エラー・コレクション・コーディング)ブロックの列で構成される。BC Cブロックは符号化を行う際の最小単位であり、データに加えエラー補正用のパリティが付加され、符号化がおこなわれている。データを読み込む際は、この単位で読み込み誤り訂正をしてから、必要なデータを取り出す。一方、データを書き換える際は、まずBCCブロック単位で読み込み、誤り訂正をしたデータに対し、必要な部分を書き換え、再度誤り符号の付与を行ない、ディスクに記録を行なう。このことは、Lバイト書き換える場合でも、そのバイトが含まれるBCCブロック全体を読み込み書き込む必要があることを意味する。

【0006】ビデオやオーディオはECCブロック中で、図22(b)のように、アフレコオーディオブロック、オリジナルオーディオブロック、オリジナルビデオブロックの順に配置される。それぞれのブロックにはほぼ同じ時間に対応するアフレコオーディオ、オリジナルオーディオ、オリジナルビデオが含まれている。なお、オリジナルオーディオブロックとオリジナルビデオブロックを合わせてオリジナルブロックと呼ぶことにする。オリジナルプログラム(アフレコオーディオを記録する前の映像)を記録する際は、アフレコオーディオブロックにダミーのデータを書き込んでおく。

【0007】次に、従来技術におけるアフレコ時の動作について図23に沿って説明する。図中、上段のグラフは各手段と、その各手段と記録媒体上の関係を示している。中段は、ディスク中でのヘッドの位置を、下段のグラフはバッファメモリ108に占めるプログラムデータの割合を模式的に示したものである。

·【0008】ここではプログラムが、ディスク中のs11 ~s18~の連続的な領域に配置され、s11~s13、s13~s1 5、s15~s17がそれぞれECCブロックに対応し、s11~ s12、s13~s14、s15~s16、s17~s18がそれぞれアフレ ロオーディオブロックに対応しているとする。

【0009】時刻t1の時点ですでにs13までの領域がバッファメモリ108に格納されており、s11~s13に記録されていたデータがデコードされ提示(再生)されるとともに、そのデータのアフレコ音声の入力、エンコードが行われている。

「【0010】時刻t1~t3において、領域s13~s15のデータをディスクから読み込み、バッファメモリ108及びアフレコバッファへの格納を行う。アフレコバッファは読み込んだECCブロックをそのまま記憶し、図22 (b) と同様の構成をとる。

【0011】時刻t2は、時刻t1の時点で行われていたs11~s13に記録されていたデータのデコード、再生が終了する時刻である。時刻t2以降は、時刻t1~t3で読み込まれるs13~s15のデータをデコード、再生するとともに、そのデータのアフレコ音声の入力、エンコードが行われる。このs13~s15のデータのデコード、再生はt5まで行われる。

【0012】t2までに入力されたアフレコ音声は、少なくともt3までにエンコードが終了する。時刻t3において、t2までに入力されたアフレコ音声をディスク媒体に記録する。このときに、s11にアクセスする際に、ディスクの回転待ちの時間を要するが、ディスクの読み書きの時間に比べると、短時間であるので、ここでは考慮しない。

【0013】アフレコ音声のディスクへの書き込みは、時刻t3~t4で行われる。このディスクへの書き込みがt4で終了すると、t4からs15~s17のデータをディスクから読み込む。このように以下同様の処理を繰り返す。【0014】この従来技術では、情報圧縮を行うことにより、データの再生時間よりも読み込み時間が短くなることを利用し、記録再生手段を、記録と再生で時分割して利用することで、1つの記録再生手段だけでアフレコ

·[0015]

を実現している。

【発明が解決しようとする課題】上記したように、ECC ブロック毎に誤り訂正符号化が行われるため、ECCブロック中の1バイトを書き換える場合であっても、そのバイトが含まれるECCブロック全体を読み込み書き込む必要がある。上記した従来技術のようにアフレコオーディオデータがECCブロックに分散して配置されていた場合、アフレコオーディオデータを記録するためには、ほとんどのECCブロック、つまりはデータの全てを書き換える必要がある。このように、多くのECCブロックを書き換えてアフレコを行う場合には、読み書き速度の高いディスクドライブを使用するか、読み書きするデータ量を削減することになる。

【0016】読み書き速度の高いディスクドライブは低

いものに比べて高価なものになる。また、ディスクの回 転数を高くする必要があるため、消費電力も高くなる。 一方、もし速度の低いディスクドライブでアフレコを実 現しようとすると、画質を落としてデータ量を削減する ことになる。

【0017】本発明は、かかる従来技術の問題点に鑑み てなされたものであり、ECCブロック単位でしか記録再 生できない場合に、データ転送速度の比較的低いディス クドライブでも、オリジナルビデオとの時間的ずれがな くしかも画質を落とさずにアフレコを実現することを目 的とする。

[0018]

・【課題を解決するための手段】本発明における発明によ れば、映像または音声からなるオリジナルデータと、前 記オリジナルデータと同期して再生されるアフレコデー タを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック 単位に誤り訂正符号化を行い符号化プロックを生成し、 記録媒体に記録する記録方法であって、前記オリジナル データ中の所定の再生時間分のデータと、該データに同 期して再生されるアフレコデータをEU(Editable Uni t)と呼ばれるユニットとして管理し、該EUにおいて、 前記アフレコデータを記録するPRU(Post Recoding U nit)と呼ばれる記録領域を、連続する領域で構成し、前 記PRUの先頭を含む符号化ブロックは、前記オリジナ ルデータとは分離して符号化することにより、上記課題 を解決する。

·【0019】また、前記EU中の、最初に現れる符号化 ブロックの境界の位置に、前記PRUの先頭を含む符号 化プロックを配置することにより、上記課題を解決す る。

・【0020】さらに、複数のEUから構成されるEUS (Editable Unit Sequence)と呼ばれるデータストリーム 単位において、前記EUの再生時間間隔を同一とするこ とにより、上記課題を解決する。

·【0021】その上、前記EUの再生時間を、記録媒体 への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時間、回 転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータのビット レートのうちの1に基づいて決定することにより、上記 課題を解決する。

·【0022】また、前記EU中のオリジナルデータは、 独立して再生可能な単位であるVU (Video Unit) と呼 ばれる単位の集合から構成され、さらに、前記VUの再 生時間間隔を、複数の前記EUから構成されるEUS中 で同一とすることにより、上記課題を解決する。

·【0023】さらに、前記VUの領域が、前記記録媒体 におけるアクセスの最小単位であるセクタの整数倍とな るよう、前記VUにダミーデータを付加することによ り、上記課題を解決する。

【0024】また、前記VUの領域のそれぞれに、該V

情報を付加することにより、上記課題を解決する。

·【0025】さらに、前記PRUは、独立して再生可能 な単位であるSAU(Sub Audio Unit)に分割され、各S AUの先頭アドレスを示すデータを含むことにより、上 記課題を解決する。

·【0026】また、前記VUにおける再生時間は、前記 SAUにおける再生時間の整数倍であることにより、上 記課題を解決する。

·[0027]

【発明の実施の形態】本発明の第1の実施形態を説明す る。図 1は、第1の実施形態におけるアフレコ可能なビ デオディスクレコーダの構成である。図に示すように、 この装置は、操作部101、CPU102、RAM103、ROM104、シ ステムクロック105、バッファメモリ108、エンコーダ10 6、マルチプレクサ107、ディスクドライブ109、バス11 θ、デマルチプレクサ111、デコーダ112、ディスク113 ·、ECCエンコーダ/デコーダ114から構成される。 【0028】ディスク113は、外周から内周に向かって 螺旋状に記録再生の行われる脱着可能な光ディスクとす る。2048byteを1セクタとし、誤り訂正のため16セクタ でECCブロックを構成する。ECCブロック中のデータを書 き換える場合、そのデータが含まれるECCブロック全体

を読み込み、誤り訂正を行い、対象のデータを書き換

え、再び誤り訂正符号を付加し、ECCブロックを構成し

記録媒体に記録する必要がある。 【0029】ディスク113の構成を図 2に示す。ディス ク中の先頭にはファイルシステム管理情報があり、その 残りがファイルシステムによってファイル単位に管理さ れるユーザ領域となっている。ユーザ領域は管理情報領 域とAVストリーム領域に分けられる。管理情報領域には 管理情報に関するファイルが含まれ、AVストリーム領域 には、EUS (エディタブル・ユニット・シーケンス) ファ イルがある。BUSファイルは、ビデオの記録を開始して から終了するまでの一連のビデオ・オーディオデータを 記録したデータストリーム単位のファイルである。一 方、管理情報領域のファイルには、EUSファイルに関す る情報を格納したBUS Managementファイルなどが含まれ

【0030】本実施形態では、ファイルシステム管理情 40 報によって管理されるファイルシステムを通して各ファ イルのアクセスを行なう。そのため、図中のEUSファイ ル#2のようにディスク中で分散して配置されたファイル を、連続した論理アドレスでアクセスすることが可能で ある。論理アドレスでのアクセスの際の単位はセクタ単 位である。なお、本実施例では、発明に直接関係しない ためファイルシステムに関する説明は省略する。また、 以下の説明におけるアドレスは特に断りが無い限り論理 アドレスのことを指すこととする。

【0031】本実施例で用いる符号化方法に関して説明 Uが、前記EU中の先頭のVUであるか否かを示す識別 50 する。オリジナルビデオは、MPEG-2符号化により5Mbps

前後の可変レートで符号化し、オーディオはオリジナー ル、アフレコともに、48kHzでサンプリングし、MPEG-1/ ŁayerII符号化により2チャンネル256kbpsの固定レート で符号化する。

·【0032】BUSファイルは、ビデオおよびオーディオ 情報の多重化データストリームの単位であるBUSを格納 するファイルである。EUSのおおまかな構成を図 3に示 す。BUSを構成する主な要素について、以下にまとめ

·【0033】Block:セクタに対応した2048byteの固定長 の単位であり、ISO/IEC 13818-2に規定されるビデオデ ータおよびISO/IEC 13818-3に規定されるオーディオデ ータおよび他のデータを、ISO/IEC 13818-1で規定され るPBS Packetにパケット化したもので構成される YU (Video Unit):再生時におけるランダムアクセスの単 位であり、VUの先頭からアクセスすればEUSの途中であ ってもオーディオ、ビデオが正しくデコードされること が保証される。Blockで構成される

PRU (Post Recording Unit):複数のVUに関連するポスト レコーディングデータ (アフレコデータ) を記録するた めの領域である。Blockで構成される

EU (Editable Unit):複数のVUとそれに対応する0個また は1個のPRUで構成される。1つのBUはディスク中で連続 的に記録する

EUS (Editable Unit Sequence): Rec Start~Stop55 いはPauseの区間に相当する単位であり、整数個のBUで 構成される。

·【0034】図中のblockは、2048byteの固定長の単位 であり、1blockは1セクタに格納される。1個のblockは 原則として1個のパケットで構成される。ここでのパケ ットは、ISO/IBC 13818-1で規定されるPES packetに準 拠する。パケットの構成を図 4に示す。パケットは、そ のパケットに関する属性等を格納するパケットヘッダと ビデオデータ等の実際のデータを格納するパケットデー 夕で構成される。パケットヘッダに含まれる主な情報は 以下の通りである。packet-start-code-prefixはISO/IE € 13818-1で規定されたパケットの開始コードである。s tream-idはこのパケットの種類を表わす。PBS-packet-l engthはこのフィールド以降のデータのサイズを表わ す。PES-header-data-lengthはパケットヘッダのサイズ 40 を表わす。PTS (プレゼンテーション・タイム・スタン ブ)は、多重化したオーディオやビデオといったエレメ シタリ・ストリーム間の同期情報であり、パケット中に 先頭が含まれるアクセスユニット(ビデオの場合1フレー ム)が再生されるタイミングを90kHzのクロックでカウン トした値を33ビットで表わしたものである。DTS (デコー ディング・タイム・スタンプは、そのパケット中に先 頭があるアクセスユニットがデコードされるタイミング をPTSと同じ時間軸で表わしたものである。stuffing-by tesは、次に説明するようにパケットのサイズを調整す

るために用いられる。

【0035】もし、パケットが2048byteに満たず、不足 分が7byte未満のときはパケットヘッダにスタッフィン。 グ・バイトを入れる。一方不足分が8byte以上のときは 不足分に相当するパディングパケットをそのパケットの 後に置く。このスタッフィング・バイト、パディングパ ケットは実際に処理を行わないいわゆるダミーデータで ある。本実施例で用いるパケットを以下にまとめる。 ·[OO36] V-PKT (Video Packet): ISO/IEC 13818-2

8

で規定されるビデオデータを格納したパケット A-PKT (Audio Packet): ISO/IEC 13818-3で規定される オーディオデータを格納したパケット P-PKT (Padding Packet): ISO/IEC 13818-1で規定され るパディング用パケット

VH-PKT (VU Header Packet): VUに関するヘッダを格納 したパケット

PH-PKT (PRU Header Packet): PRUに関するヘッダを格 納したパケット

V-PKT、A-PKTおよびP-PKTのフォーマットはISO/IEC 138 18-1の規定に準拠する。その他のパケットのフォーマッ トについては後述する。また、EUSを構成するblockを以 下にまとめる。

【0037】V-BLK (Video Block): V-PKTを格納したbl

A-BLK (Audio Block): A-PKTを格納したblock P-BLK (Padding Block): P-PKTを格納したblock VH-BLK (VU Header Block): VH-PKTを格納したblock PH-BLK (PRU Header Block): PH-PKTを格納したblock まず、EUについて説明する。EUの構造を図5に示す。EU は1個以上の整数個のVUと0個または1個のPRUを含む。1 個のBUSを構成するVUの提示時間は同一にする。ただ し、BUSの最後のVUは他のVUより短くてもよい。つま り、1つのEUSにおけるVUの再生間隔は常に同一となっ ている。なお、VUの提示時間は、そのVUがビデオデータ を含む場合は、そのVUに含まれるビデオフィールド数あ るいはビデオフレーム数にそれぞれビデオフィールド周 期あるいはビデオフレーム周期をかけたものとして定義 する。

·【0038】1個のBUSを構成するBUは、すべてPRUを含 むか、すべてPRUを含まないかのいずれかにする。EUを 構成するVUの個数Nvuは、EUSの最後のEUを除きEUS内で は一定にする。つまり、1つのEUSにおいて、EUの提示 時間間隔は常に一定となる。PRUを持たないEUSの場合、 Nvu=1とする。一方、PRUを持つEUSの場合、VUあたりの 提示時間をTpv、回転待ち時間をTv、現在読込中のトラ ックからアフレコ領域のあるトラックへジャンプする時 間をTk、ディスクからのデータ転送速度をRs、EUS全体 のピットレートをRo、アフレコ音声のチャンネルあたり のピットレートをRa、アフレコ音声のチャンネル数をNc

hとしたとき、

 $\cdot [0039]$

$$ceiling(\frac{2\times (Tk+T\nu)\cdot Rs}{(Rs-Ro-Ra\cdot Nch)Tp\nu})\leq N\nu u\leq floor(\frac{10\sec.}{Tp\nu})$$

·【0040】とする。なお、ceiling(x)はx以上の最小 の整数を、floor(x)はx以下の最大の整数を求める関数 である。PRUを持つBUSの場合にデータ転送速度などに基 づきNvuの最小値を設定する理由は、EUあたりの時間が 十分に大きくないと、図 23のように逐次的にアフレコ を行なう際、ヘッドを現在の読込位置からアフレコ領域 へ移動させるオーバーヘッドの占める割合が大きくな り、データの読込が表示に追いつかなくなりビデオやオ ーディオの再生が途切れてしまうからである。

·【0041】次にVUについて説明を行なう。VUは、sequ ence-headerおよびそれに続くGOP-headerを直前に置い た1個以上の整数個のGOP (グループ・オブ・ピクチャ) か らなるビデオデータと、それと同期する整数個のAAU (オ ーディオ・アクセス・ユニット) からなるオーディオデ ータを含む。GOPは、MPEGビデオ圧縮の単位で、複数の フィールド群あるいはフレーム群で構成される。AAU は、オーディオサンプルを0.024秒毎にセグメント化し それぞれのセグメントを圧縮したものである。GOP、AAU ともにそれぞれの単位の先頭からデコードする必要があ るが、VUはそれぞれを整数個含んでいるためVU単位で独 立再生可能である。1VUあたりのビデオフィールド数はN TSCの場合、24フィールドから60フィールド、PALの場合 は20フィールドから50フィールドの範囲にする。

·【0042】VUは図 6のように、先頭にVU Header Bloc k(VH-BLK)、次に前述のオーディオデータを格納したA-B LKの列を置き、最後に前述のビデオデータを格納したV-BLKの列の順に配置する。A-BLKの個数は、前述のオーデ ィオデータを格納するのに必要十分なものにする。最後 のA-BLKに余りが出た場合には前述のようにP-PKTあるい はスタッフィングバイトで調整する。V-BLKも同様の構 成とする。

・【0043】上記のように独立再生が可能な単位である※

·【0047】として規定される。なお、PRU中に記録す るオーディオデータは、そのPRUが含まれるEU中のVUの オーディオと同じデータレート、同じサンプリング周波 数で記録する。

【0048】オリジナルデータ記録直後のPRUの構成を 図 8に示す。先頭にPRU Header Block (PH-BLK)を1個記 録し、残りの領域をPadding Block (P-BLK)で埋めてお く。つまり、オリジナルデータ記録直後の時点では、オ ーディオデータは記録されていない。

·【0049】PRUにオーディオをアフレコした後のPRUの 構成を図 9に示す。先頭にPRU Header Block (PH-BLK) を1個記録し、その後にはそのEUに同期したオーディオ

※VUの集合でEUを構成することによって、EUの途中から再 生を開始する場合のオーバーヘッドが小さくなる。転送 速度がデータのビットレートに比べ余裕が無い場合、Nv uを大きく、すなわちIIIあたりの提示時間を長く設定す る必要があるが、その場合にVUのような単位を設けなけ れば、例えば別の終端付近から再生を始める場合でも、 EUの先頭から読み込まなければならず、ユーザに対する レスポンスの低下を招くことになる。また、VIIを整数個 のblock、すなわちセクタで構成することで、VIIの先頭 へのアクセスが簡略化される。

·【0044】VH-PKTの構造を図 7に示す。図中のBP (バ イト・ポジション) は先頭からの相対的なバイト位置で あり、バイト数はそれぞれのフィールドのバイト数を示 す。packet-start-code-prefix、stream-id、PES-packe t-lengthは前述の通りである。VU Propertyは1byteのビ ットフィールドで、このVU headerが含まれるVUに関す る情報を格納する。その中の1つであるFirst VU of EU はそのVH-PKTを含むVUがBU中の先頭のVUであれば1それ 以外は0に設定される。このフィールドは、後述するよ うに、アフレコ時に同期を取るのに用いる。Length of VUはこのVU headerが含まれるVU中のblock数を表わす。 Start RLBN of Video Dataは、VUの先頭からビデオデー 夕が始まるまでのblock数を表わす。

【0045】次にPRUについて説明を行なう。PRUは、1 以上整数個のVIIに対するオーディオを格納するための領 域であり、1個のEUに0個あるいは1個存在する。PRUのサ イズは、EUあたりの提示時間に対応するオーディオデー タとPRUヘッダ・ブロックを含むことのできる最小の整 数個のECCブロックである。PRUを構成するECCブロック の数NPRU, ECCは

 $\cdot [0046]$

【数2】

 $N_{PRU,ECC} = ceiling((1 + ceiling(\frac{Ra \cdot Nch \cdot Tpv}{2048 - 14}) \times Nvu)/16)$

データをA-BLKの列として記録し、残りの領域をP-BLKで 40 埋めておく。このとき、PRU中のA-BLKは、同じEU中のそ れぞれのVUに含まれるA-BLK数の合計と同じ数にする。 さらに、PRU中のそれぞれのA-BLKの持つPTSの値が同EU 中のそれぞれのVUに含まれるA-BLKのPTSと同じ順番でか つ、同じ値を取るように、ポストレコーディングのオー ディオデータを記録する。すなわち、アフレコ後PRU中 には、各VUに含まれるA-BLKの列に対応するA-BLKの列が 存在することになる。このような、VUに対応したPRU中 のA-BLKの列をSAU(サブ・オーディオ・ユニット)と呼ぶ ことにする。なお、言うまでもないが、SAUには、VUと 50 同様整数個のAAUが含まれることになる。

・【0050】PH-PKTの構造を図 10に示す。packet-start-code-prefix、stream-id、PES-packet-lengthについてはVUヘッダ・パケットと同様である。Length of PRUは、このPH-PKTの含まれるPRUを構成するblock数を記述する。Number of VUはこのPH-BLKの含まれるBUを構成するVUの数を表わす。Start RLBN of Data for VUは、各SAUのPRUの先頭からのblock数を表わす。

【0051】上記のように、PRUを整数個のBlockすなわちセクタで構成される整数個のAAUを含む単位(SAU)の集合とすることで、PRUをバッファメモリ108に読み込んだ後、その中のアフレコデータをSAU単位で部分的に書き換えることが容易になる。なぜなら、各SAUに含まれるAAUは他のSAU中のAAUとは独立したパケットに格納されているため、SAU単位で書き換えるのであれば、その他のSAUには影響を与えることはないからである。もし、このような構成を取らなければ、1つのパケットに異なるSAUに含まれるAAUが存在することになり、すでにアフレコ済みのPRUに対してその途中からアフレコを行なう際に、パケットを解いてAAUの先頭を探し、データを書き換え再度パケット化するという手順を踏まねばならず、処理が複雑化する。

【0052】さらに、それぞれのSAUの先頭位置を示す情報をストリーム中に挿入しているため、PRUをSAU単位で書き換えする場合に、どの位置から書き換えを開始したらよいかが即座にわかる。

·【0053】また、PRU中のデータをVU中のオーディオデータと同様の構造にしておくことで、例えば、PRU中のオーディオデータをVU中に部分的にコピーする等、PR BとVUの間でのデータのやり取りが容易になる。

【0054】 EU中でのPRUの配置について説明する。PRUは、それが含まれるEUの先頭の15セクタ以内のECC境界、つまりEU中の最初に現れるECC境界に置く。例えば、あるEUの先頭がECCブロック境界だった場合、図11・(a)のように、そのEUの先頭の直後にPRUを配置する。また、EUの先頭がECCブロック境界でなかった場合は、(b)のように、EUの境界の直後から15論理ブロック以内のECCブロック境界、つまりEU中の最初に現れるECCブロック境界に配置する。この場合、EU中の先頭のVUはPRUによって分断されることになる。

·【0055】上記のように、PRUのサイズをBCCブロックサイズの整数倍にし、なおかつPRUをBCCブロック境界に配置することで、アフレコの際は、記録媒体上で書き換えるデータはPRUだけになり、書き換えを行なう領域が最小限で済むという利点がある。

【0056】上記実施例において、PRUがBUの先頭付近にある理由は、あるBUを再生する場合に、PRU全体と1つのVUを読み込んだ時点でVUとPRUの同期再生が可能になるためである。もし、PRUがBUの終端付近にあった場合、そのBUのほとんどのデータを読み終わるまでプログラムの再生ができず、しかもほぼBU全体を記憶するため

12

のバッファメモリが必要となる。

【0057】BUS Managementファイルの構造を図 12に示す。BUS Managementファイルは、ディスク中に記録されたすべてのBUSファイルを管理するための情報を格納したものである。以下、本実施形態の説明に必須な項目のみについて説明を行なう。フィールドNumber of BUSIは、このファイルで管理するBUSファイルの個数を表わす。フィールドBUSI(BUS Information)は各BUSファイルに関する情報であり、Number of BUSI個分存在する。BUSIはさらに図 13のように構成される。図中のStart PTおよびBnd PTは、このBUSIが管理するBUSファイル中のの開始PTSおよび終了PTSの最上位ビットを省略したものである。なお、以後このようにPTSの最上位ビットを省略した形式をPTフォーマットと呼ぶことにする。Post Recording Unit SizeはこのBUSIが管理するBUSファイル中のPRUのサイズを表わす。

【0058】Address LUT (ルックアップ・テーブル)は、PTフォーマットで記述されたタイムコードからそのタイムコードに対応するデータが記録されているアドレスを検索するためのテーブルである。Address LUTの構成を図 14に示す。フィールドPBTime of BUは、BUあたりの提示時間を1/90000 [秒] 単位で表わしたものであり、PTフォーマットと同じスケールとなっている。PBTime of VUも、同様にVUあたりの提示時間を1/90000 [秒]単位で表わしたものである。Number of PRU InformationはAddress LUT中のPRU Informationの数であると同時に、BUS中のPRUの個数も表わす。Number of VU Informationも同様にAddress LUT中のVU Informationの数およびBUS中のVU数を表わしている。

【0059】図 15は、PRU Informationの内容を表わす。図中のRLBN of PRUはそのPRU Informationが管理するPRUのアドレスを表わす。図 16は、VU Informationの内容を表わす。図中のRLBN of VUはそのVU Informationが管理するVUのアドレスを表わす。

・【0060】Address LUTを用いて、あるタイムコードPでは対応するPRUのアドレスを求める手順をを以下に示す。まず、PTからEUSI中のStart PTを引くことで相対PTを求め、次に相対PTをPBでime of EUで割り、小数部を切り捨てることで、そのPTに対応するPRUを管理するPRU・Informationのインデックスが求まる。次に、そのインデックスに対応するPRU Information中のRLBN of PRUで与えられるアドレスが、目的とするPTに対応するPRUのアドレスである。時刻PTに対応するVUのアドレスも同様に、PTからStart PTを引いたものをPBでime of VUで割り、小数部を切り捨てた値に対応するインデックスのVU・Information中のRLBN of VUを参照することで得られる。このように単純な処理でVUやPRUの先頭アドレスが得られるのは、EUおよびVUあたりの提示時間を一定にしているためである。

【0061】上記ディスクフォーマットで記録、再生お

·【0062】オリジナルプログラム記録時のCPU102の処理の流れを図 17に沿って説明する。すでに、ディスクからBUS Managementファイルやファイルシステム管理情報がRAM103に読み込まれているものとする。CPU102はエシコーダ106を起動し、次にファイルシステム管理情報を基に1EU分のデータを記録するのに十分な連続領域がディスク上にあるかどうか調べる(ステップ1)。もし、なければ録画を停止する。

·【0063】もし十分な領域があれば、記録対象のVIJが BU中の何番目のVUかを表わす変数iをUにリセットし、空 き領域先頭アドレスを変数addrに記憶させる(ステップ 2)。次に、マルチプレクサ107から1VU分のデータがバッ ファメモリ108にバッファリングされたことの通知を待 つ(ステップ3)。マルチプレクサ107から通知が来たら、 変数iがOのときは、変数addrがECCブロック境界かどう かを判断し(ステップ9)、もし、ECCブロック境界でなけ れば、次のECCプロック境界までバッファメモリ108中の VUデータをディスクに記録する(ステップ10)。次に、PH -PKTおよびP-PKTでPRUをRAM103中に構成し、それをディ スクに記録する(ステップ11)。次に、バッファメモリ10 8中の先頭のVUデータをディスクに記録する(ステップ 6)。記録が終わったら変数iをインクリメントする(ステ ップ7)。変数iがBU中のVU数を表わす変数Nvuより小さけ ればステップ4にジャンプし(ステップ8)、等しくなれば ステップ2にジャンプする。以上の処理を、操作部101か ら停止指令がきたり、ディスク中に十分な連続領域が無 くなるまで、BU単位に行なっていく。

·【0064】以上のCPU102の処理と並行して、マルチプレクサ107は、オーディオ、ビデオそれぞれのエンコーダ106から送られるデータにPTS等を付与しパケット化しバッファメモリ108に貯えていく。1GOP分のV-PKTとそれに同期するA-PKTがバッファメモリ108に貯えられたらCP 0102にVU分のデータをバッファリングしたことを通知する。

【0065】以上の手順で記録を行なったオリジナルプログラムの再生時にユーザからアフレコ開始の指示が与えられた場合の処理の流れを説明する。すでに、ディス

14

クからBUS Managementファイルおよびファイルシステム 管理情報がRAM103に読み込まれているものとする。CPU1 02はデコーダ112を起動し、ファイルシステム管理情報 を基に、指定されたEUSファイルを先頭から読み込むよ うにディスクドライブ109に指令を出す。ディスクドラ イブ109はECCデコーダ112を経由してデマルチプレクサ1 11に読み込んだデータを送り、デマルチプレクサ!!! は、バッファメモリ108にデータを蓄積していく。デコ ーダ112は、ビデオやオーディオの再生に必要なデータ をデマルチプレクサ111に要求し、デマルチプレクサ111 はその要求に応じてバッファメモリ108に蓄積したデー タを、パケットヘッダ中のstream-idに基づき適切なデ コーダ112に送る。デコーダ112はデマルチプレクサ111 から十分なデータを受け取りビデオやオーディオを出力 可能になった時点でそのデータに対応するPTSでシステ ムクロック105を初期化し、以後は、システムクロック1 65の値を基準にして出力の同期を取る。

・【0066】デマルチプレクサ111は、ユーザからアフレコが指示されたときのために現在再生中のデータに対応するPRUと、その次に再生するEUに対応するPRUの合計2個のPRUを常にバッファメモリ108内に保持する。さらに、それらのPRUを管理するためのテーブル(PRU管理テーブル)をRAM103中に作成する。

「【0067】PRU管理テーブルの構成を図 18に示す。PR U管理テーブルは2個のテーブル、SAU開始PTS (SAU-PTS [j] [i])とSAU開始アドレス (RLBN [j] [i])とで構成される。SAU-PTS [j] [i]は2次元の配列であり、1番目のインデックスがバッファメモリ108中のPRUの番号、2番目のインデックスがPRU中のSAUの番号を表わしており、その2つのインデックスでSAUの先頭のPTSを得ることができる。RLBN [j] [i]も同様の構造を持ち、PRUの番号とPRU中のSAUの番号をインデックスとし、そのPRUの先頭を基準としたSAUの相対アドレスを得ることが可能である。この2つのテーブルを用いることで、あるPTSに対応するデータをバッファメモリ108中のどのSAUに記録すればよいかがわかる。

・【0068】以上の再生処理を行なっている最中に、ユーザから操作部101を通じてアフレコを行なう指示が与えられた場合の処理を説明する。まず、CPU102がオーディオのエンコーダ106を起動する。デマルチプレクサ111は、システムクロック105からアフレコが開始された時点のタイムスタンプ(アフレコ開始PTS)を得、前述のSAU-PTS[j][i]の中から、アフレコ開始PTSを超えない最大のPTSを持つインデックスを検索する。検索の結果得られたPRU番号n、SAU番号nをデマルチプレクサ111はアフレコ開始PTSとともにマルチプレクサ107に通知する。マルチプレクサ107は、エンコーダ106から送られるAAUをバッファメモリ108中のn番目のPRUのRLBN[n][m]の位置から記憶していく。記録を開始するSAUの先頭PTSとアフレコ開始PTSの差に応じて、パケット化の前にマルチプ

レクサ107はオーディオエンコーダ106から送られるAAU の前に、無音のAAUを差に相当する分挿入してタイミン グを調整する。

【0069】ユーザからアフレコが指示された時点のシ ステムクロック105の値、すなわちアフレコ開始PTSが22 8228だった場合を例に取って説明する。まず、SAU-PTS [i] [j]中でアフレコ開始PTSを超えない最大のSAU開始PT Sを持つSAU番号、PRU番号の組を検索する。図 18の場 合、PRU番号=0、SAU番号=5となる。次にその番号に対応 するRLBN[0][5]の値を見る。その結果、SAU#5のアドレ ス41が得られる。したがって、バッファメモリ108中のP RU#0の先頭から第41 block目に存在するSAU#5からアフ レコデータを記録していくことになる。

·【0070】アフレコデータを格納中のPRUのインデッ クスをnとしたとき、そのPRUの最後までデータを格納し た時点で、i=0から7までのRLBN[n][i]の値をを現在のPR U中のPH-PKTのフィールドStart RLBN of Data for VUに 順に格納し、PRUの最後までデータが格納されたことをC PU102に通知する。その際、SAU-PTS[n][0]、すなわちそ のPRUを含むEUの先頭PTSも知らせる。一方、CPU102は、 前記のオリジナルプログラムの再生を行ないながら、マ ルチプレクサ107からの通知があったら、その際に得ら れるEUの先頭PTSを基に、Address LUTを参照して、その アフレコオーディオデータを記録すべきディスク113上 のPRUのアドレスを求め、ディスクドライブ109に、バッ ファメモリ108中のn番目のPRUを前記アドレスに記録す るように指令を出す。以降は、バッファメモリ中のPRU に入力されるアフレコデータを交互に格納していくこと

【0071】PRU管理テーブルの作成手順を図 19に示 す。基本的な考え方は、各VUに含まれるA-BLKの個数をV H-PKT中のStart RLBN of Videoから求め、その個数がSA Wに含まれるA-BLKの個数と同じことを利用して、SAU先 頭アドレステーブルを構築し、同時にVU中の最初のA-PK TのPTSを抜き出しSAU先頭PTSテーブルを構築することに ある。まず、VH-PKTの直後であることを表わすフラグで あるVH-flgをリセットし、バッファメモリ108中のPRU番 号を指すインデックスである」を1にセットする(ステッ プ1)。デマルチプレクサ111に到着したパケットがVH-PK 『の場合(ステップ2)、ステップ3にジャンプし、そうで ないならステップ7にジャンプする。

·【0072】パケットがVH-PKTの場合、VH-PKT中のFirs t VU of EUフィールドが1かどうか検査し(ステップ3)、 1なら、それ以降のデータを格納する領域を現在のPRUか らもう一方のPRUを変更するために、jをインクリメント する。同時に、RLBN [j] [0] に1をセットする。さらに、 一時変数tmpに現在のVH-PKT中のStart RLBN of Videoフ ィールドの値をセットし、ic0をセットする(ステップ 4)。もし、FirstVU of EUフィールドがOなら、RLBN [j] [i] に一時変数tmpをセットし、さらにtmpに現在のVH-PK 👀 行う。このタイミングは t 4で書き込み終了後であれば

T中のStart RLBN of Videoフィールドの値から1引いた ものを加える(ステップ6)。ここで1を引くのは、VU中の A-BLKの個数にVH-BLKの個数1を加えた値であるStart RL BN of Videoから、ここで必要となるVU中のA-BLKの個数 を求めるために、VH-BLKの分を差し引くことを意味す る。First VU of EUフィールドがいずれの場合も次に、 VH-flgに1をセットし、iをインクリメントする(ステッ プ5)。

・【0073】ステップ?では、デマルチプレクサ111に到 着したパケットがA-PKTかどうか検査し、A-PKTならステ ップ8へジャンプし、A-PKTでないならステップ2にジャ シプする。ステップ8では、変数VH-flgを検査し、VH-fl gがlならば、そのパケットのパケットヘッダ中のPTSをS AU-PTS[j][i]にセットし、VH-flgを0にリセットする(ス テップ9)。以上の処理をblock毎に行なうことで、EUを すべて読み込んだ時点で、そのBU中のPRUに対するPRU管 理テーブルを作成することができる。

【0074】以上のアフレコの際のディスク中のヘッド 位置とバッファメモリ108中に占めるオリジナルデータ 量の時間的変化について図 20に沿って説明する。ここ ではプログラムが、ディスク中のsll~sl8~の連続的な 領域に配置され、s11~s13、s13~s15、s15~s17がそれ ぞれEUに対応し、s11~s12、s13~s14、s15~s16、s17 ~s18がそれぞれPRUに対応しているとする。

·【0075】時刻t1の時点では、既にs13までの領域を すべてバッファメモリ108に読み込み、領域s11~s13の ビデオの提示およびそれを見ながらのアフレコオーディ オの入力を行っているとする。入力されたアフレコオー ディオはバッファメモリ108中の一方のPRU (PRU#0) に格 納されているとする。

·【0076】時刻t1~t3では、ディスクドライブ109が 領域s13~s15を読み込む。時刻t2は、時刻t1までに読み 込まれた領域s12~s13のVUがビデオ再生のために使い果 たされる時間に対応する。

·【0077】時刻t3は、領域s12~s13のVUの提示を見て 入力されたアフレコオーディオのエンコーディングが終 了する時刻に相当する。この時点で、PRU#0の最後まで データが記録され、マルチプレクサ107はそのPRUの先頭 PTSをCPU102に通知し、アフレコオーディオの格納先を もう一方のPRU (PRU#1) に切り替える。

・【0078】ここでは、時刻t3でディスクからの読み込 みと、アフレコオーディオのエンコーディングが同時に 終了するようになっているが、必ずしも同時である必要 はないことは言うまでもない。

·【0079】CPU102はマルチプレクサ107から送られた 先頭PTSからPRU#0の内容を記録すべきアドレス、すな わち領域s11~s12のアドレスを求め、時刻t3~t4でPRU# 0の内容をディスク113に記録する。

【0080】時刻t5では次の領域s15~s17の読み込みを

よく、バッファメモリ108がオーバーフローを起こさず、またバッファメモリ108のデータがすべてなくなる・(アンダーフロー) しないタイミング (t4~t6の間)で読み込みを開始すればよい。以下同様の処理を繰り返す。

・【0081】本実施形態によれば、アフレコデータの書き込みにおける時間が従来技術に比して短くなるために、図20におけるt4~t5間を短くすることができる。このことは、ディスクの読み込み時間に対する提示時間が短い場合(単位時間中に多くの情報量を割り当てた場合やディスクの読み込み転送レートが低い場合)であっても、ビデオやオーディオが途切れることがないという効果がある。

·【0082】本実施形態では、PH-PKT中のフィールドStart RLBN of Data for VUをアフレコ時に記録しているが、固定の値であるためオリジナルデータ記録時に予め記録してもよい。さらに、PH-PKT中に各SAUの先頭PTSを記録するフィールドを追加することも考えられる。その場合、オリジナルデータ記録時に予めそのフィールドに値を記録しておくことで、アフレコ時には、PH-PKTを読み込むだけで、PRU管理テーブルを構築するのに必要な情報を得ることができ、図 19の処理が不要になる。

·【0083】また、本実施形態では、EUの先頭を表わす情報としてVH-PKT中のFirst VU of EUフィールドを用いたが、EUの境界を表わすパケットをEUの先頭に挿入してもよい。

【0084】本実施形態ではSAUとVUの提示時間を同一にしているが、そのことは必須ではない。特に、SAUの提示時間をVUより短く、例えば半分や1/4にすることで、アフレコ開始終了時間をより細かい精度にすることができる。例えば、本実施例では、アフレコデータ記録済みのEUSの途中からアフレコを開始した場合、最悪の場合、アフレコ区間の前後のそれぞれ1SAU分(=1VU分)近く記録済みのアフレコデータを無音で上書きしてしまうことになる。しかし、SAUをVUより時間的に短くすれば、無音で上書きしてしまう範囲を小さくすることが可能となる。

・【0085】以上の手順でアフレコを行なったプログラムの途中から再生する場合の手順を説明する。すでに、ディスクからファイルシステム管理情報およびEUS ManagementファイルがRAM103に読み込まれているものとする。ユーザに指定されたプログラムとタイミングからCP B102は、対応するEUSファイルとPTS (再生開始PTS)を求め、その値をデマルチプレクサ111とデコーダ112に送る。次に、Address LUTを用いて、再生開始PTSから対応するデータの含まれるVUの先頭アドレス (VU先頭アドレス)とPRUの先頭アドレス (PRU先頭アドレス)を計算する。

·【0086】このとき、図21(a)のようにPRUとVUのアドレスの差が小さい場合には、前記VUとPRUのアドレス

18

のうち小さい方のアドレスから読込を始めるようにディ スクドライブ109に指令を出す。一方、図 21(b)のよう にPRUに比べVUのアドレスがある程度以上大きい、すな わちEU中の後半のVUから再生する場合、CPU102はディス クドライブ109にまずEUSI中のPost Recording Unit Siz eで示されるPRUのデータサイズのデータを前記PRU先頭 アドレスから読み込むよう指令を出し、次に前記VIJ先頭 アドレスからの読込を指示する。このようにする理由 は、EUの後部のVUから再生を始める場合、その前に位置 するVIIをスキップした方が無駄なデータの読込がなくな りユーザに対するレスポンスが早くなるためである。 -【0087】デマルチプレクサ111は、ディスクドライ ブ109からECCデコーダ112を経由して送られてくるデー タをバッファメモリ108に蓄積し、デコーダ112からデー タの要求があればデコーダ112に応じたデータを順にに 送る。デコーダ112は、デマルチプレクサ111に要求し、 受け取ったデータのデコードを行なう。再生開始PTSがG OPの途中に相当する場合、ビデオデコーダ112はそのGOP の最初からデコードを行ない、再生開始PTSのタイミン グから映像の出力を行なう。オーディオデコーダ112も 同様に、デマルチプレクサ111から受け取ったデータの デコードを行ない、再生開始PTSのタイミングから音声 の出力を行なう。ビデオデコードの方が時間がかかるた め、オーディオデコーダ112はビデオデコーダ112が再生 開始PTSの映像出力が可能になるのを待ち、その時点で システムクロック105を再生開始PTSにセットし、提示を 開始する。

 \cdot [0088]

・【発明の効果】本発明によれば、PRUを含むECCブロックは、PRUのみで構成されるため、アフレコ時にオリジナルデータ部分を読み出して書き換えるという無駄なアクセスをする必要がない。

・【0089】また、BU内において、PRUが最初に現れるB CCブロックの境界に位置するために、再生時に必要なバ ッファの量を削減することができる。

・【0090】さらに、EUS中におけるBUの再生間隔、VUの再生間隔を一定とすることで、読出し時に必要なVUやPRUの先頭位置を容易に算出することが可能となる。

【0091】また、BUSにおけるBUの再生間隔は、記録 媒体の入出力にかかわるシーク時間や、転送レートなど によって求められるため、アフレコ時に頻繁に起こるシ ークなどにより、アフレコ時に再生或いは記録が途切れ てしまうという問題がない。

・【0092】また、VUは独立して再生可能な単位であり、該VUに対応するように、前記PRUは複数のSAUに分割され、該VUとSAUの先頭アドレスを対応づけ、またSAU及びVUはそれぞれセクタの整数倍のサイズとなっているために、アフレコ時には、アフレコデータを部分的に書き換え可能である。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施形態における構成を示すブロッ ク図である。

·【図2】本発明の一実施形態におけるのディスク中のデ ータ配置である。

·【図3】本発明の一実施形態におけるのEUSファイルの 概要を示す図である。

・【図4】パケットの構造を示す図である。

·【図5】本発明の一実施形態におけるのEUの構造を示す 図である。

·【図6】本発明の一実施形態におけるのVIIの構造を示す 図である。

【図7】本発明の一実施形態におけるのVU Header Pack etの構造を示す図である。

【図8】本発明の一実施形態におけるのアフレコ前のPR りの構造を示す図である。

·【図9】本発明の一実施形態におけるのアフレコ後のPR りの構造を示す図である。

・【図10】本発明の一実施形態におけるのPRU Header P acketの構造を示す図である。

・【図11】本発明の一実施形態におけるのPRUの配置に 関する図である。

・【図12】本発明の一実施形態におけるのBUS Manageme ntファイルの構造を示す図である。

·【図13】本発明の一実施形態におけるのEUSIの構造を 示す図である。

·【図14】本発明の一実施形態におけるのAddress LUT の構造を示す図である。

・【図15】本発明の一実施形態におけるのAddress LUT 中のPRU Informationの構造を示す図である。

【図16】本発明の一実施形態におけるのVU Informati 30 114 ECCエンコーダ・デコーダ onの構造を示す図である。

20

·【図17】本発明の一実施形態におけるのオリジナルデ ータ記録のフローチャートである。

·【図18】本発明の一実施形態におけるのPRU管理テー ブルの構造を示す図である。

·【図19】本発明の一実施形態におけるのPRU管理テー ブル作成のフローチャートである。

・【図20】アフレコ時のヘッドの動きとバッファメモリ 108におけるデータの占有率の変化の模式図である。

·【図21】本発明の一実施形態におけるのEUの途中から 再生を始める場合のアクセス方法を示す図である。

・【図22】従来技術におけるディスク上での記録形態を 示す図である。

・【図23】従来技術におけるアフレコ時のヘッドの動き とバッファメモリ108におけるデータの占有率の変化の 模式図である。

・【符号の説明】

101 操作部

102 CPU

103 RAM

104 ROM

105 システムクロック

106 エンコーダ

107 マルチプレクサ

108 バッファメモリ

109 ディスクドライブ

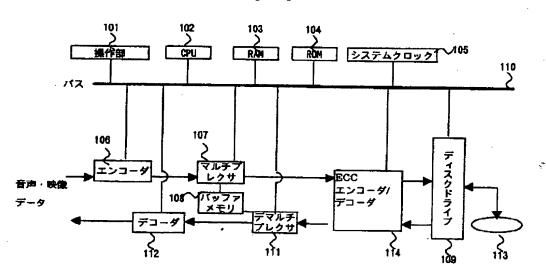
110 バス

111 デマルチプレクサ

112 デコーダ

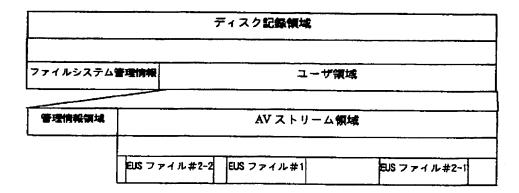
113 ディスク

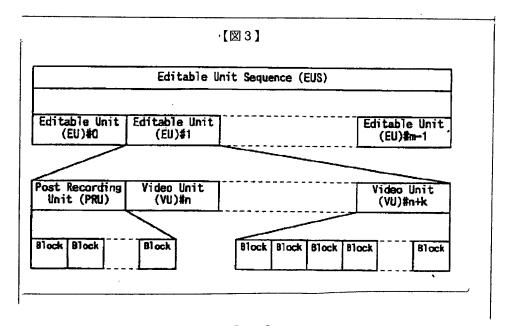
·【図1】



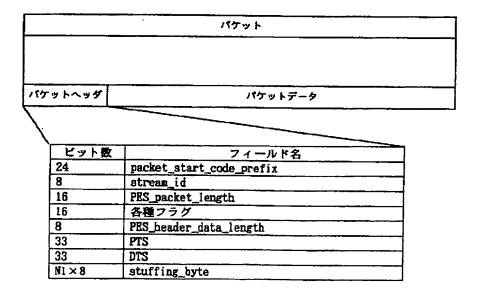
(11)

·【図2】

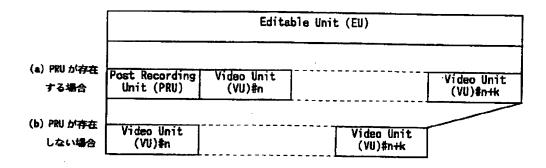




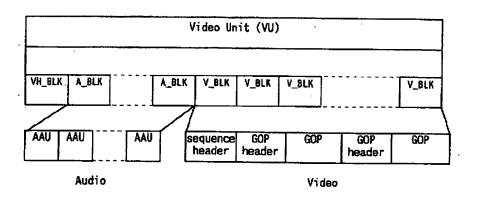
·【図4】



·【図5】



·【図6】



AAU: Audio Access Unit VH_BLK: VU Header Block

A_BLK: Audio Block V_BLK: Video Block

·【図7】

BP	パイト数	フィールド名
0	3	packet_start_code_prefix
3	1	stream_id
4	2	PES_packet_length
67 78	1	VU Property
	2	Length of VU
910	2	Start RLBN of Video Data

·【図12】

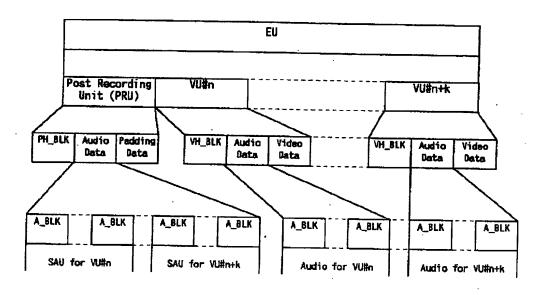
BP	パイト数	フィールド名
0	4	Table ID
4	4	Table Size
8	4	Next USI ID
12	2	Number of BUSI
14	-	RUSI

·【図8】

	Post Recording Unit (PRU)	
PH_BLK P_BLK	P_BLK P_BLK P_BLK P_BLK	P_BLK

PH_BLK: PRU Header Block
P_BLK: Padding Block

·【図9】

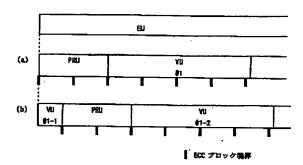


A_BLK: Audio Block
PH_BLK: PRU Header Block
VH_BLK: VU Header Block
SAU: Sub Audio Unit

·【図10】

BP	パイト数	フィールド名
0	3	packet_start_code_prefix
3	1	stream_id
4	2	PES_packet_length
6	1	PRU Property
7	2	Length ofPRU
9	1	Number of VU (=NOV)
10	2×NOV	Start RLBN of Data for VU

·【図11】



·【図13】

BP	パイト数	フィールド名
0	4	EUSI ID
4	4	RUSI Size
8	23	Title Text
31	1	Character Code
32	6	Time Stamp Creation
44	6	TimeStamp-Modification
50	10	Text Information
60	10	Thumbnail Information
70	2	Data File ID
72	4	Data File Size
76	4	Start PT
80	4	End PT
84	2	EUS Property
86	2	Video Property
90	4	Camera Property
-	2	Audio Property
_	2	Post Recording Unit Size
-	2	Post Recording Property
-	64	Source Information
	64	Copyright Property
	2	Number of Still Picture
_	-	Still Picture Information
-	-	Address LUT
-	-	Reference Information

·【図14】

BP	パイト数	フィールド名
0	4	Address Offset
4	4	PB Time of EU
8	4	PB Time of VU
12	4	Number of PRU Information (=NOPI)
16	4	Number of VU Information (NOVI)
20	4×NOPI	PRU Information
-	I VON X II	VU Information

(16)

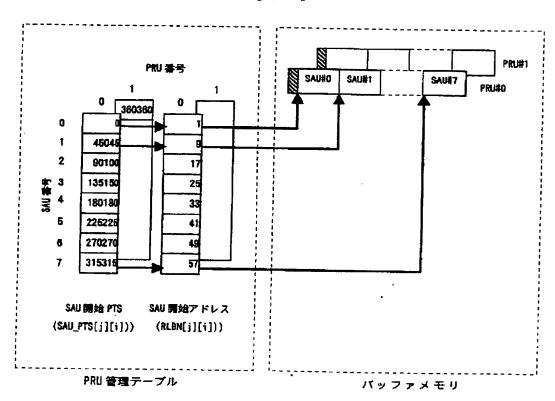
·【図15】

BP	パイト数	フィールド名
0	3	RLBN of PRU
3	1	PRU Status

·【図16】

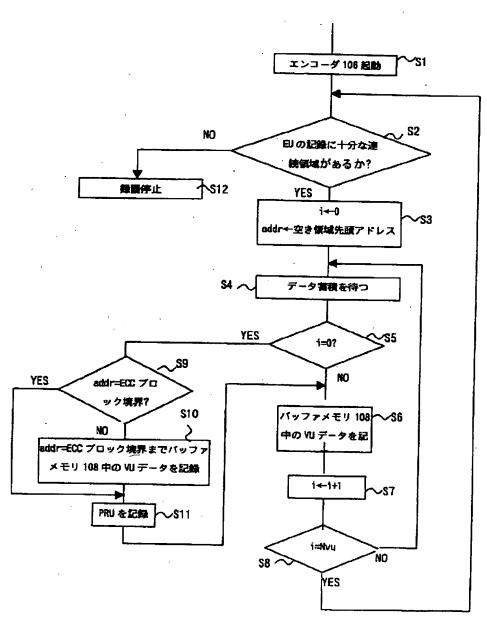
BP	パイト数	フィールド名
0	3	RLBN of VU
3	1	VU Status
4	1	Number of IP Pictures
5	2×NOIP	End RLBN of IP Pictures

·【図18】

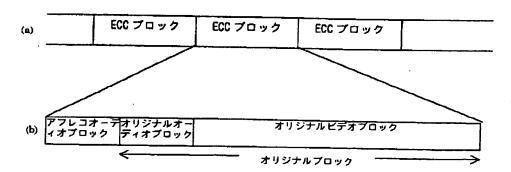


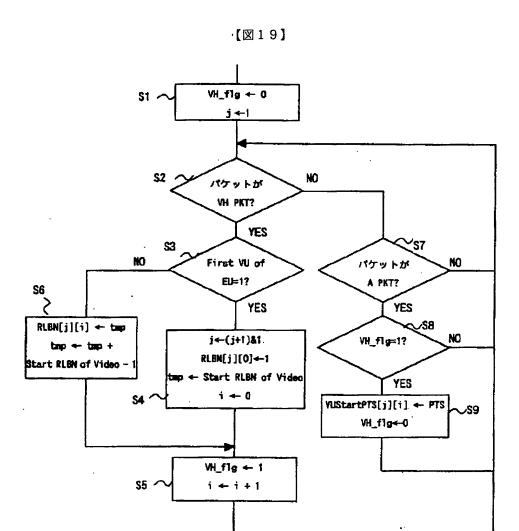
BH[™]BTN

·【図17】

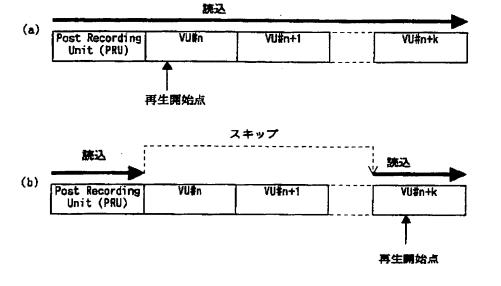


·【図22】

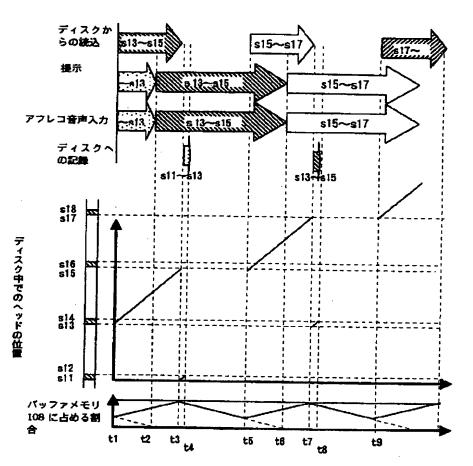




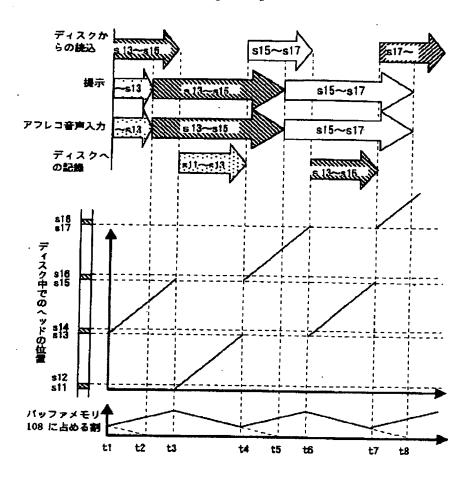
·【図21】



·【図20】



·【図23】



- ·【手続補正書】
- ·【提出日】平成12年8月2日(2000.8.2)
- 【手続補正1】
- ·【補正対象書類名】明細書
- ・【補正対象項目名】特許請求の範囲
- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】
- ・【特許請求の範囲】
- ・【請求項1】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータとを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、記録媒体に記録する記録方法であって、

<u>所</u>定の再生時間分の<u>前記第1の</u>データと、該<u>第1の</u>データに同期して再生される<u>前記</u>第2のデータを第1のユニットとして管理し、

該第1のユニットにお<u>ける</u>前記第2のデータを<u>、前記第</u> 1のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号 化して連続構成し、

前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化プロ

- <u>ックを、前記第1のユニット中の最初に現れる符号化プロックの境界の位置に配置する</u>ことを特徴とする記録方法。
- ・【請求項2】 複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリーム単位において、前記第1のユニット 毎の再生時間を同一とすることを特徴とする前記請求項 1に記載の記録方法。
- 【請求項3】 <u>前記第1のユニットの再生時間を、記録 媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時間、回転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータの ビットレートのうちの1に基づいて決定する</u>ことを特徴 とする前記請求項1または2に記載の記録方法。
- ・【請求項4】 <u>前記第1のユニット中の第1のデータ</u> <u>は、独立して再生可能な単位である第2のユニットの集合から構成される</u>ことを特徴とする前記請求項1乃至3のいずれかに記載の記録方法。
- 【請求項5】 <u>映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータとを、記録媒体に記録する記録方法であって、</u>

所定の再生時間分の前記第1のデータと、該第1のデータに同期して再生される前記第2のデータを第1のユニットとして管理し、

前記第1のユニット中の第1のデータは、独立して再生可能な単位である第2のユニットの集合から構成されることを特徴とす<u>る記</u>録方法。

・【請求項6】 前記第2のユニットの再生時<u>間を</u>、複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリーム単位中で同一とすることを特徴とする前記請求項<u>4また</u>は5に記載の記録方法。

・【請求項7】 前記第2のユニットの領域が、前記記録 媒体におけるアクセスの最小単位であるセクタの整数倍 となるよう、前記第2のユニットにダミーデータを付加 することを特徴とする前記請求項5または6に記載の記 録方法。

【請求項8】 前記第2のユニット<u>のそ</u>れぞれに、該第2のユニットが、前記第1のユニット中の先頭の第2のユニットであるか否かを示す識別情報を付加することを特徴とする前記請求項5乃至7のいずれかに記載の記録方法。

・【請求項9】 前記第2のデータは、独立して再生可能 な単位である第3のユニットに分割され、各第3のユニットの先頭アドレスを示すデータを含むことを特徴とす る前記請求項1乃至8のいずれかに記載の記録方法。

・【請求項10】 前記第2のユニットにおける再生時間は、前記第3のユニットにおける再生時間の整数倍であることを特徴とする前記請求項9に記載の記録方法。

・【請求項11】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータとを、記録媒体に記録する記録方法であって、

<u>所</u>定の再生時間分の<u>前記第1の</u>データと、該<u>第1の</u>データに同期して再生される<u>前記</u>第2のデータを第1のユニットとして管理し、

複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリームにおいて、前記第1のユニットの再生時間<u>を</u>同一<u>と</u>し、

前記第1のユニットの再生時間を、記録媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時間、回転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータのビットレートのうちの1に基づいて決定することを特徴とする記録方法。

・【請求項12】 映像または音声からなる第1のデータと、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータとを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、記録媒体に記録する記録媒体であって、

所定の再生時間分の<u>前記第1の</u>データと、該<u>第1の</u>データに同期して再生される<u>前記</u>第2のデータを第1のユニットとして管理し、

該第1のユニットにおける前記第2のデータを、前記第

1のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号 化して連続構成し、

前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化ブロックを、前記第1のユニット中の最初に現れる符号化ブロックの境界の位置に配置することを特徴とする記録媒体。

・【請求項13】 映像<u>または</u>音声<u>からなる</u>第1のデータ 及び第2のデータを入力する入力手段と、

前記第1のデータと同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成する符号化ブロック生成手段と、

前記符号化プロックを記録媒体に記録する記録<u>手段</u>とを 備えた記録装置であって、

前記ブロック符号化手段<u>は</u>、前記第1のデータ中の所定 の再生時間分のデータと、該データに同期して再生され る第2のデータを第1のユニットとして管理し、

該第1のユニットにお<u>ける</u>前記第2のデータを<u>、前記第</u> 1のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号 化して連続構成し、

前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化ブロックを、前記第1のユニット中の最初に現れる符号化ブロックの境界の位置に配置することを特徴とする記録装置。

- 【手続補正2】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0018
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- $\cdot [0018]$

【課題を解決するための手段】本発明は、映像または音声からなる第1のデータ(オリジナルデータ)と、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータ(アフレコデータ)とを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、記録媒体に記録する記録方法であって、所定の再生時間分の前記第1のデータと、該第1のデータに同期して再生される前記第2のデータを第1のユニット(EU(Editable Unit))として管理し、該第1のユニットにおける前記第2のデータを、前記第1のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号化して連続構成し、前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化ブロックを、前記第1のユニット中の最初に現れる符号化ブロックの境界の位置に配置するものである。

- 【手続補正3】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0019
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- 【0019】また、複数の前記第1のユニットから構成

<u>されるデータストリーム単位 (EUS (Editable Unit Sequence)) において、前記第1のユニット毎の再生時間を同一とするものである。</u>

- 【手続補正4】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0020
- 【補正方法】変更
- 【補正内容】
- ・【0020】さらに、前記第1のユニットの再生時間を、記録媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時間、回転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータのビットレートのうちの1に基づいて決定するものである。そしてまた、前記第1のユニット中の第1のデータは、独立して再生可能な単位である第2のユニット・(VU (Video Unit))の集合から構成されるものである。
- ·【手続補正5】
- 【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】 0021
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- ・【0021】本発明は、映像または音声からなる第1のデータ(オリジナルデータ)と、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータ(アフレコデータ)とを、記録媒体に記録する記録方法であって、所定の再生時間分の前記第1のデータと、該第1のデータに同期して再生される前記第2のデータを第1のユニット(EU(Editable Unit))として管理し、前記第1のユニット中の第1のデータは、独立して再生可能な単位である第2のユニット(VU(Video Unit))の集合から構成されるものである。
- 【手続補正6】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0022
- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】
- 【0022】また、前記第2のユニットの再生時間を、 複数の前記第1のユニットから構成されるデータストリ ーム単位中で同一とするものである。さらに、前記第2 のユニットの領域が、前記記録媒体におけるアクセスの 最小単位であるセクタの整数倍となるよう、前記第2の ユニットにダミーデータを付加するものである。そして また、前記第2のユニットのそれぞれに、該第2のユニット ットが、前記第1のユニット中の先頭の第2のユニット であるか否かを示す識別情報を付加するものである。
- 【手続補正7】
- ·【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0023
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】

・【0023】また、前記第2のデータは、独立して再生可能な単位である第3のユニット(SAU(Sub Audio Unit))に分割され、各第3のユニットの先頭アドレスを示すデータを含むものである。さらに、前記第2のユニットにおける再生時間は、前記第3のユニットにおける再生時間の整数倍であるものである。

- 【手続補正8】
- 【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0024
- 【補正方法】変更
- 【補正内容】
- 【0024】本発明は、映像または音声からなる第1のデータ(オリジナルデータ)と、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータ(アフレコデータ)とを、記録媒体に記録する記録方法であって、所定の再生時間分の前記第1のデータと、該第1のデータに同期して再生される前記第2のデータを第1のユニット(EU(Editable Unit))として管理し、複数の前記第1のユニットの再生時間を同一とし、前記第1のユニットの再生時間を、記録媒体への入出力時におけるデータ転送時間、シーク時間、回転待ち時間、第1のデータ或いは第2のデータのビットレートのうちの1に基づいて決定するものである。
- ·【手続補正9】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0025
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- ・【0025】 本発明は、映像または音声からなる第1のデータ(オリジナルデータ)と、前記第1のデータと同期して再生される第2のデータ(アフレコデータ)とを、所定データ量のブロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を行い符号化ブロックを生成し、記録媒体に記録する記録媒体であって、所定の再生時間分の前記第1のデータと、該第1のデータに同期して再生される前記第2のデータを第1のユニット(EU (Editable Unit))として管理し、該第1のユニットにおける前記第2のデータを、前記第1のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号化して連続構成し、前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化ブロックを、前記第1のユニット中の最初に現れる符号化ブロックの境界の位置に配置するものである。
- ·【手続補正10】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0026
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- ·【0026】<u>本発明は、映像または音声からなる第1の</u> データ (オリジナルデータ) 及び第2のデータ (アフレ

コデータ)を入力する入力手段と、前記第1のデータと 同期して再生される第2のデータを、所定データ量のブ ロックに分割して、該ブロック単位で誤り訂正符号化を 行い符号化ブロックを生成する符号化ブロック生成手段 と、前記符号化ブロックを記録媒体に記録する記録手段 とを備えた記録装置であって、前記ブロック符号化手段 は、前記第1のデータ中の所定の再生時間分のデータ と、該データに同期して再生される第2のデータを第1 のユニット(EU (Editable Unit))として管理し、該 第1のユニットにおける前記第2のデータを、前記第1 のデータとは分離して整数個の符号化ブロックに符号化 して連続構成し、前記第1のユニットにおける第2のデータの符号化ブロックを、前記第1のユニット中の最初 に現れる符号化ブロックの境界の位置に配置するもので ある。

- ·【手続補正11】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0037
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- ・【0037】V-BLK (Video Block): V-PKTを格納したblock

A-BLK (Audio Block): A-PKTを格納したblock P-BLK (Padding Block): P-PKTを格納したblock VH-BLK (VU Header Block): VH-PKTを格納したblock PH-BLK (PRU Header Block): PH-PKTを格納したblock まず、BUについて説明する。BUの構造を図 5に示す。BU は1個以上の整数個のVUと0個または1個のPRUを含む。1個のBUSを構成するVUの提示時間は同一にする。つまり、1つのBUSにおけるVUの再生間隔は常に同一となっている。ただし、BUSの最後のVUは他のVUより短くてもよい。なお、VUの提示時間は、そのVUがビデオデータを含む場合は、そのVUに含まれるビデオフィールド数あるいはビデオフレーム数にそれぞれビデオフィールド周期あるいはビデオフレーム問期をかけたものとして定義する。

- ·【手続補正12】
- 【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0038
- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】
- 【0038】1個のBUSを構成するBUは、すべてPRUを含むか、すべてPRUを含まないかのいずれかにする。BUを構成するVUの個数Nvuは、BUSの最後のBUを除きBUS内では一定にする。つまり、1つのBUSにおいて、BUの提示時間間隔は常に一定となる。PRUを持たないBUSの場合、VU を多数設ける必要がないので、Nvu=1とする。一方、PRUを持つBUSの場合、VUあたりの提示時間をTpv、回転待ち時間をTv、現在読込中のトラックからアフレコ領域のあるトラックへジャンプする時間をTk、ディスクから

のデータ転送速度をRs、EUS全体のビットレートをRo、 アフレコ音声のチャンネルあたりのピットレートをRa、 アフレコ音声のチャンネル数をNchとしたとき、

- 【手続補正13】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0060
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】

【0060】Address LUTを用いて、あるタイムコードPTに対応するPRUのアドレスを求める手順を以下に示す。まず、PTからBUSI中のStartPTを引くことで相対PTを求め、次に相対PTをPBTime of BUで割り、小数部を切り捨てることで、そのPTに対応するPRUを管理するPRU Informationのインデックスが求まる。次に、そのインデックスに対応するPRU Information中のRLBN of PRUで与えられるアドレスが、目的とするPTに対応するPRUのアドレスである。時刻PTに対応するVUのアドレスも同様に、PTからStart PTを引いたものをPBTime of VUで割り、小数部を切り捨てた値に対応するインデックスのVU Information中のRLBN of VUを参照することで得られる。このように単純な処理でVUやPRUの先頭アドレスが得られるのは、BUおよびVUあたりの提示時間を一定にしているためである。

- 【手続補正14】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0062
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】

【0062】オリジナルプログラム記録時のCPU102の処理の流れを図 17に沿って説明する。すでに、ディスクからBUS Managementファイルやファイルシステム管理情報がRAM103に読み込まれているものとする。CPU102はエシコーダ106を起動し<u>(ステップ1)</u>、次にファイルシステム管理情報を基に1EU分のデータを記録するのに十分な連続領域がディスク上にあるかどうか調べる(ステップ2)。もし、なければ録画を停止する<u>(ステップ12)</u>。

- 【手続補正15】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0063
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- 【0063】もし十分な領域があれば、記録対象のVUが EU中の何番目のVUかを表わす変数iをOにリセットし、空 き領域先頭アドレスを変数addrに記憶させる(ステップ 3)。次に、マルチプレクサ107から1VU分のデータがバッ ファメモリ108にバッファリングされたことの通知を待 つ(ステップ4)。マルチプレクサ107から通知が来たら、 変数iがOのときは<u>(ステップ5)</u>、変数addrがECCプロッ ク境界かどうかを判断し(ステップ9)、もし、ECCブロッ ク境界でなければ、次のECCブロック境界までバッファ

メモリ108中のVUデータをディスクに記録する (ステップ 10)。次に、PH-PKTおよびP-PKTでPRUをRAM103中に構成し、それをディスクに記録する (ステップ11)。次に、バッファメモリ108中の先頭のVUデータをディスクに記録する (ステップ6)。記録が終わったら変数iをインクリメシトする (ステップ7)。変数iがBU中のVU数を表わす変数 Nvuより小さければステップ4にジャンプし (ステップ8)、等しくなればステップ2にジャンプする。以上の処理を、操作部101から停止指令がきたり、ディスク中に十分な連続領域が無くなるまで、BU単位に行なっていく。

- 【手続補正16】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0070
- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】

·【0070】アフレコデータを格納中のPRUのインデッ クスをnとしたとき、そのPRUの最後までデータを格納し た時点で、i=0から7までのRLBN[n][i]の<u>値を</u>現在のPRU 中のPH-PKTのフィールドStart RLBN of Data for VUに 順に格納し、PRUの最後までデータが格納されたことをC PU102に通知する。その際、SAU-PTS[n][0]、すなわちそ のPRUを含むEUの先頭PTSも知らせる。一方、CPU102は、 前記のオリジナルプログラムの再生を行ないながら、マ ルチプレクサ107からの通知があったら、その際に得ら れるBUの先頭PTSを基に、Address LUTを参照して、その アフレコオーディオデータを記録すべきディスク113上 のPRUのアドレスを求め、ディスクドライブ109に、バッ ファメモリ108中のn番目のPRUを前記アドレスに記録す るように指令を出す。以降は、バッファメモリ中のPRU に入力されるアフレコデータを交互に格納していくこと になる。

- 【手続補正17】
- ·【補正対象書類名】明細書
- 【補正対象項目名】0087
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】

【0087】デマルチプレクサ111は、ディスクドライブ108からBCCデコーダ112を経由して送られてくるデータをバッファメモリ108に蓄積し、デコーダ112からデータの要求があればデコーダ112に応じたデータを順に送る。デコーダ112は、デマルチプレクサ111に要求し、受け取ったデータのデコードを行なう。再生開始PTSがGOPの途中に相当する場合、ビデオデコーダ112はそのGOPの最初からデコードを行ない、再生開始PTSのタイミングから映像の出力を行なう。オーディオデコーダ112も同様に、デマルチプレクサ111から受け取ったデータのデコードを行ない、再生開始PTSのタイミングから音声の出力を行なう。ビデオデコードの方が時間がかかるため、オーディオデコーダ112はビデオデコーダ112が再生

開始PTSの映像出力が可能になるのを待ち、その時点でシステムクロック105を再生開始PTSにセットし、提示を 開始する。

- 【手続補正18】
- -【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0088
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】
- ·[0088]

・【発明の効果】本願請求項1、12、13に係る発明によれば、第2データを含む符号化ブロックは、第2のデータのみで構成されるので、第2のデータを書き込むときに、第2のデータの符号化ブロックに書き込めばよく、書き換えを行う領域が最小限で済む。また、第1のユニット内において、第2のデータが最初に現れる符号化ブロックの境界に位置するために、第2のデータ全体と1つの第1のデータの符号化ブロックを読み込んだ時点で同期再生が可能となり、再生時に必要なバッファの量を削減することができる。

- ·【手続補正19】
- ·【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0089
- ·【補正方法】変更
- ·【補正内容】

・【0089】本願請求項2に係る発明によれば、データストリーム中における第1のユニットの再生時間を一定とすることで、読み出し時に必要な第2のデータの先頭位置を容易に算出することが可能となる。本願請求項3、11に係る発明によれば、データストリームにおける第1のユニットの再生時間は、記録媒体の入出力にかかわるシーク時間や、転送レートなどによって求められるため、第2のデータ書き込み時に、再生或いは記録が途切れてしまうという問題がない。

- 《手続補正20】
- ·【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0090
- 【補正方法】変更
- ·【補正内容】

【0090】本願請求項4、5に係る発明によれば、第 1のユニットの途中からの再生オーバーヘッドを減らす ことができ、記録時のバッファリング量が少なくて済 む。

- 【手続補正21】
- -【補正対象書類名】明細書
- 《補正対象項目名》0091
- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】

・【0091】本願請求項6に係る発明によれば、読み出し時に必要な第2のユニットの先頭位置を容易に算出することが可能となる。本願請求項7に係る発明によれ

(25)

ば、ランダムアクセスの単位を小さくでき、第2のユニットの先頭へのアクセスが簡略化される。本願請求項8 に係る発明によれば、アフレコ時の同期を取り易くな る。

- 【手続補正22】
- 【補正対象書類名】明細書
- ·【補正対象項目名】0092

- ·【補正方法】変更
- 【補正内容】
- 【0092】本願請求項9に係る発明によれば、第2のデータ書き込み時には、第2のデータを部分的に書き換え可能となる。本願請求項10に係る発明によれば、アフレコ開始終了時間をより細かい精度にすることができ、細かい単位での書き換えが可能となる。

THIS PAGE BLANK (USPTO)